PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication numb r:

2000-347812

(43)Dat of publication of application: 15.12.2000

(51)Int.CI.

G06F 3/06 G11B 19/02 HO4L 12/437

(21)Application number: 11-153241

(71)Applicant:

HITACHI LTD

(22)Date of filing:

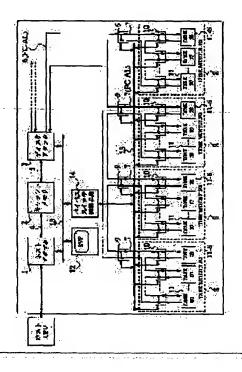
01.06.1999

(72)Inventor:

INOUE MITSURU KUROSAWA HIROYUKI

(54) INFORMATION PROCESSOR AND DISK ARRAY DEVICE

PROBLEM TO BE SOLVED: To enable maintenance in arbitrary disk drive units and arbitrary disk module units as to the disk array device wherein disk drives are connected by a fiber channel loop. SOLUTION: The disk array device has the fiber channel loops FC-AL composed of a main loop 6 and a subloop 7 and the individual disk modules 8-are constituted by connecting multiple disk drives 11 through the subloop 7 and a bypass switch 10 of the 2nd kind; and the respective disk modules 8 are connected to a disk adapter 3 through a bypass switch 9 of the 1st kind and the main loop 9 and disconnected from the main loop 9 without disconnecting the main loop 6 by placing the bypass switch 9 of the 1st kind in bypass mode and the disk drives 11 in the respective disk modules 8 are disconnected without disconnecting the main loop 6 by placing the bypass switch 10 of the 2nd kind in bypass mode.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

13.05.2002

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2000-347812 (P2000-347812A)

(43)公開日 平成12年12月15日(2000.12.15)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ		5	73-h*(多考)
G06F	3/06	5 4 0	G06F	3/06	540	5B065
G11B	19/02	501	G11B	19/02	501F	5D066
H04L	12/437		H04L	11/00	331	5 K O 3 1

審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全 9 頁)

		1	
(21)出願番号	特願平11-153241	(71)出願人	000005108
			株式会社日立製作所
(22)出顧日	平成11年6月1日(1999.6.1)		東京都千代田区神田駿河台四丁目 6番地
		(72)発明者	井上 充
			神奈川県小田原市国府津2880番地 株式会
			社日立製作所ストレージシステム事業部内
		(72)発明者	黒澤 弘幸
			神奈川県小田原市国府津2880番地 株式会
			社日立製作所ストレージシステム事業部内
		(74)代理人	100080001
			弁理士 筒井 大和
		J	

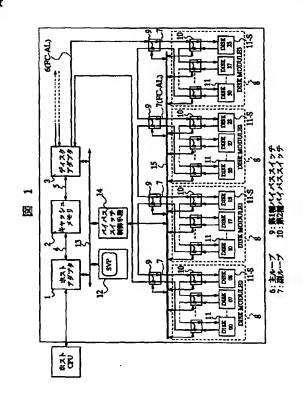
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 情報処理装置およびディスクアレイ装置

(57)【要約】

【課題】 ファイバチャネルループにてディスクドライブを接続したディスクアレイ装置において、任意のディスクドライブ単位および任意のディスクモジュール単位での保守を可能にする。

【解決手段】 ファイバチャネルループFC-ALを主ループ6および副ループ7で構成し、個々のディスクモジュール8は複数のディスクドライブ11を副ループ7と第2種パイパススイッチ10を介して接続して構成され、各ディスクモジュール8は、第1種パイパススイッチ9と主ループ6を介してディスクアダプタ3に接続され、第1種パイパススイッチ9をパイパスモードにすることで主ループ6から切り離せ、各ディスクモジュール8内のディスクドライブ11は第2種パイパススイッチ10をパイパスモードにセットすることで主ループ6を切断せずに切り離せるようにした。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ファイバチャネルループにより周辺機器 を入出力制御装置に接続する情報処理装置であって、 複数の前記周辺機器を接続するための前記ファイバチャ ネルループが、複数の前記周辺機器からなる周辺機器グ ループを前記入出力制御装置に接続するための主ループ と、前記周辺機器グループ内の複数の前記周辺機器を接 続する副ループから構成され、

1

個々の前記周辺機器グループの前記副ループは各々に対 接続され、前記第1種バイパススイッチがスルーモード の場合は対応する前記周辺機器グループの前記副ループ が前記主ループの一部を構成するように接続され、前記 第1種パイパススイッチがパイパスモードになった場合 には対応する前記周辺機器グループの前記副ループのみ が前記主ループから選択的に切り離され、前記主ループ は該当周辺機器グループが切り離された状態でも第1種 バイパススイッチ経由で動作ループを維持できるように 構成されていることを特徴とする情報処理装置。

【請求項2】 請求項1記載の情報処理装置において、 個々の前記周辺機器グループを構成する各々の前記周辺 機器は対応した第2種バイパススイッチを介して前記周 辺機器グループ内の前記副ループに接続され、前記第2 種バイパススイッチがスルーモードの場合には、対応す る前記周辺機器は前記副ループおよび前記主ループの一 部を構成するように接続され、

前記第2種バイパススイッチがバイパスモードになった 場合には、対応する前記周辺機器のみが前記周辺機器グ ループ内の前記副ループから選択的に切り離され、前記 副ループおよび前記主ループは当該周辺機器が切り離さ れた状態でも当該第2種バイパススイッチ経由で動作ル ープを維持できるように構成されていることを特徴とす る情報処理装置。

【請求項3】 ファイバチャネルループによりディスク ドライブをディスクアレイ制御装置に接続するディスク アレイ装置であって、

複数の前記ディスクドライブを接続するための前記ファ イバチャネルループが、複数の前記ディスクドライブか らなるディスクモジュールを前記ディスクアレイ制御装 置に接続するための主ループと、前記ディスクモジュー 40 ル内の複数の前記ディスクドライブを接続する副ループ から構成され、

個々の前記ディスクモジュールの前記副ループは各々に 対応した第1種バイパススイッチを介して前記主ループ に接続され、前記第1種バイパススイッチがスルーモー ドの場合は対応する前記ディスクモジュールの前記剧ル ープが前記主ループの一部を構成するように接続され、 前記第1種バイパススイッチがバイパスモードになった 場合には対応する前記ディスクモジュールの前記副ルー プのみが前記主ループから選択的に切り離され、前記主 50 ブI/Fとしてファイバチャネルを使用し、ファイバチ

ループは該当ディスクモジュールが切り離された状態で も前記第1種バイパススイッチ経由で動作ループを維持 できるように構成されていることを特徴とするディスク アレイ装置。

【請求項4】 請求項3記載のディスクアレイ装置にお いて、

個々の前記ディスクモジュールを構成する各々の前記デ ィスクドライブは対応した第2種バイパススイッチを介 して前記ディスクモジュール内の前記副ループに接続さ 応した第1種バイパススイッチを介して前記主ループに 10 れ、前記第2種バイパススイッチがスルーモードの場合 には、対応する前記ディスクドライブは前記副ループお よび前記主ループの一部を構成するように接続され、 前記第2種パイパススイッチがパイパスモードになった 場合には、対応する前記ディスクドライブのみが前記デ ィスクモジュール内の前記副ループから選択的に切り離 され、前記副ループおよび前記主ループは当該ディスク ドライブが切り離された状態でも当該第2種バイパスス イッチ経由で動作ループを維持できるように接続されて いることを特徴とするディスクアレイ装置。

> 【請求項5】 請求項3または4記載のディスクアレイ 20 装置において、

ディスクアレイのECCグループが、複数の前記ディス クモジュールに対して直交して設定される第1の構成、 ディスクアレイのECCグループを構成する複数の前記 ディスクドライブが、それぞれ異なる前記ディスクモジ ュールに配置される第2の構成、

前記第1種および第2種バイパススイッチの少なくとも 一方における前記スルーモードおよび前記パイパスモー ドの切換えを制御するバイパススイッチ制御手段を有す 30 る第3の構成、

前記第1種および第2種パイパススイッチの各々が、前 記ファイバチャネルループへの接続インタフェースを備 え、前記ファイバチャネルループを介して、前記スルー モードおよび前記パイパスモードの切換えを制御する第 4の構成、

の少なくとも一つを含むことを特徴とするディスクアレ イ装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、情報処理技術およ びディスクアレイ技術に関し、特に、ディスクサブシス テム、ディスクアレイ装置における、多数のディスクド ライブや周辺機器の接続技術に関する。

[0002]

【従来の技術】従来のディスクアレイで多数のディスク ドライブを接続する手段としては、ディスクドライブI /FにSCSIを使用し、複数のSCSI線路をクロス バスイッチを用いてディスクアレイ制御装置に接続する 方式が一般的であった。また近年では、ディスクドライ

ャネルループを使用してディスクアレイ制御装置に接続 する方式も考えられている。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】上記のファイバチャネ ル接続方式は、その高速性と少ない線路で多数のディス クドライブを接続できることが利点であるが、通信線路 がループを形成しなくてはならないため、そのままでは ドライブのメンテナンス時等に、当該ループに所属する 全てのディスクがアクセスできなくなる。

技術では、ドライブごとにファイバチャネルのパイパス スイッチを持たせ、ドライブメンテナンス時には該当ル ープに影響を与えずにドライブを切り離せるようにして いる。また、バイパススイッチを介して複数のドライブ をファイバチャネルループで接続したものをドライブモ ジュールとし、さらにこのドライブモジュールをパイパ ススイッチを介してディスクアレイ制御装置と接続する 全体のファイバチャネルループ接続することにより、デ ィスクモジュール単位での接続、切り離しを可能として

【0005】ただし、上記米国特許第5768551号 の技術では、ドライブモジュール用の第2のバイパスス イッチを導入することによりモジュール単位での接続、 切り離しを可能としているが、単にディスクモジュール 用のバイパススイッチを導入するとしているだけで、全 体のファイバループへディスクモジュールのバイパスス イッチをどのように接続するかは言及していないため、 任意のディスクモジュールを全体のファイバループの動 作に影響を与えずに切り離すことはできない、という技 術的課題があった。

【0006】また、ディスクアレイにおけるECCグル ープをどの様にディスクモジュールグループに対し配置 するかについても言及していないため、実際にはディス クアレイ装置の運転中に任意のディスクモジュールグル ープを切り離すことはできない、という技術的課題があ った。

【0007】本発明の目的は、ファイバチャネルループ を用いて多数のディスクドライブを接続するディスクア レイ装置において、ファイバチャネルループによる接続 ールあるいはディスクドライブの選択的な切り離しおよ び再接続を可能にする技術を提供することにある。

【0008】本発明の他の目的は、ファイバチャネルル ープを用いて多数のディスクドライブを接続するディス クアレイ装置において、ファイバチャネルループによる 接続状態を維持しつつ、装置運転中に任意のディスクド ライブあるいはディスクモジュールの保守管理作業を可 能にする技術を提供することにある。

【0009】本発明の他の目的は、ファイバチャネルル ープを用いて多数のディスクドライブを接続するディス 50 るディスクドライブグループから選ぶように設定する。

クアレイ装置において、ディスクドライブ単位あるいは ディスクモジュール単位でのファイバチャネルループへ の接続を行うバイパススイッチの制御を簡単な構成にて 可能にする技術を提供することにある。

[0010]

【課題を解決するための手段】本発明は、ファイバチャ ネルループにより周辺機器を入出力制御装置に接続する 情報処理装置において、複数の周辺機器を接続するため のファイバチャネルループが、複数の周辺機器からなる 【0004】このため、米国特許第5768551号の 10 周辺機器グループを入出力制御装置に接続するための主 ループと、周辺機器グループ内の複数の周辺機器を接続 する副ループから構成され、個々の周辺機器グループの 副ループは各々に対応した第1種バイパススイッチを介 して主ループに接続され、第1種バイパススイッチがス ルーモードの場合は対応する周辺機器グループの副ルー プが主ループの一部を構成するように接続され、第1種 バイパススイッチがバイパスモードになった場合には対し 応する周辺機器グループの副ループのみが主ループから 選択的に切り離され、主ループは該当周辺機器グループ 20 が切り離された状態でも第1種パイパススイッチ経由で 動作ループを維持できるように構成したものである。

> 【0011】また、この情報処理装置において、個々の 周辺機器グループを構成する各々の周辺機器は対応した 第2種バイパススイッチを介して周辺機器グループ内の 副ループに接続され、第2種バイパススイッチがスルー モードの場合には、対応する周辺機器は副ループおよび 主ループの一部を構成するように接続され、第2種バイ パススイッチがバイパスモードになった場合には、対応 する周辺機器のみが周辺機器グループ内の副ループから 30 選択的に切り離され、副ループおよび主ループは当該周 辺機器が切り離された状態でも当該第2種バイパススイ ッチ経由で動作ループを維持できるように接続したもの である。

【0012】また、本発明のディスクアレイ装置では、 ディスクドライブごとにファイバチャネルのバイパスス イッチを持たせる。また、バイパススイッチを介して複 数のドライブをファイバチャネルループで接続したもの をドライブモジュールとする。そして、このドライブモ ジュールをディスクアレイ制御装置(すなわち、全体の 状態を維持しつつ、装置稼働中に任意のディスクモジュ 40 ファイバチャネルループ) に接続するバイパススイッチ を、そのバイパススイッチがバイパスモードになった場 合に、対応するディスクモジュールグループのみが全体 のファイバチャネルループから切り離され、全体のファ イバチャネルループは該当するバイパススイッチを経由 することによりその動作ループを維持できるように、全 体のファイバチャネルループに接続する。そして、これ らのバイパススイッチはバイパススイッチ制御装置によ り制御される。また、ディスクアレイにおける同一EC Cグループを構成するディスクドライブをそれぞれ異な

【0013】以上により、ファイバチャネルループの接 続状態を維持しつつ、装置運転中に任意のディスクドラ イブあるいはディスクモジュールの選択的な停止、ある いは全体のファイバチャネルループからの選択的な切り 離し/再接続によるメンテナンスを行うことができる。

[0014]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態を図面 を参照しながら詳細に説明する。

【0015】図1は、本発明の情報処理装置の一実施の 形態であるディスクアレイ装置の構成の一例を示す概念 10 ィスクドライブ11またはディスクモジュール8の切り 図である。本実施の形態では、ディスクアレイ装置は、 ホストアダプタ1、キャッシュメモリ2、ディスクアダ プタ3、データを記憶するためのディスクドライブ11 を複数個ファイバチャネルで接続してまとめたディスク モジュール8、そしてこれらの部位の状態を監視し保守 員とのインターフェースとなるサービスプロセッサ12 (SVP12) から構成される。ホストアダプタ1とキ ャッシュメモリ2はデータバス4で、キャッシュメモリ 2とディスクアダプタ3はデータバス5で、それぞれ接 ール8の間はファイバチャネル・アービトレーテッド・ ループ等のファイバチャネルループFC-ALで接続さ れる。

【0016】ホストアダプタ1は対ホストI/F回路を 持ち、チャネル I / Fのプロトコル制御およびデータ転 送を行う。キャッシュメモリ2はホストアダプタ1とデ ィスクアダプタ3間のデータ転送を行う際の一時的なデ ータバッファであり、またディスクドライブ11からの リードデータを格納しておき、再度同一エリアのデータ リード要求を受け付けた際には、ディスクドライブ11 30 からはデータを読み出さずキャッシュメモリ2内のデー タをホストに転送することにより処理の高速化を図る目 的にも用いられる。ディスクアダプタ3はファイバチャ ネルループFC-ALによりディスクモジュール8と接 続し、個々のディスクドライブ11に対するデータのリ ード・ライトを行う。

【0017】本実施の形態の場合、ディスクアダプタ3 とディスクドライブ11とを接続するファイバチャネル ループFC-ALは、ディスクアダプタ3とディスクモ ジュール8内の複数のディスクドライブ11間を接続す る副ループ7により構成され、副ループ7は第1種バイ パススイッチ9により主ループ6に接続され主ループ6 の一部を構成する。また第1種バイパススイッチ9をバ イパスモードにセットすることにより主ループ6を切断 すること無しに副ループィを主ループ6から切り離せる ようになっている。

【0018】各ディスクモジュール8内のディスクドラ イブ11は第2種バイパススイッチ10によりディスク モジュール8内の副ループ7に接続されると共に副ルー 50

プ7の一部を構成する。また個々のディスクモジュール 8に対応する第1種パイパススイッチ9が接続側(スル ーモード) にセットされている場合は、ディスクドライ ブ11は主ループ6の一部にもなる。また、ディスクモ ジュール8の場合と同様に第2種バイパススイッチ10 をバイパスモードにセットすることにより副ループフお よび主ループ6を切断すること無しに対応するディスク ドライブ11を切り離せる様になっている。以上によ

り、本実施の形態のディスクアレイ装置では、任意のデ 離しがファイバチャネルの主ループ6の動作に影響を及 ぼさずに実施可能である。

【0019】SVP12は、保守用バス13を介しバイ パススイッチ制御手段14と接続し、バイパススイッチ 制御手段14は、バイパススイッチ制御バス15を介し て個々の第1種バイパススイッチ9および第2種バイパ ススイッチ10と接続している。

【0020】ディスクドライブ11の増減設の際は、S VP12からバイパススイッチ制御手段14に指示する 続される。ディスクアダプタ3と複数のディスクモジュ 20 ことにより第2種バイパススイッチ10のバイパスモー ド/スルーモードの切換え制御を行い主ループ6の動作 に影響すること無しに、ディスクドライブ11の切り離 し・接続を行う。

> 【0021】一方、ディスクモジュール単位の増減設の 場合には、SVP12からバイパススイッチ制御手段1 4に指示することにより第1種バイパススイッチ9のバ イパスモード/スルーモードの切換え制御を行い主ルー プ6の動作に影響すること無しに、ディスクモジュール 単位の増減設を行う。

【0022】各ディスクモジュール8は、通常時使用す るディスクドライブ11以外にディスクドライブ11の 障害時に使用するスペアディスクドライブ11-Sを持 っている。

【0023】ディスクアダプタ3はディスクドライブ1 1の状態を監視できるようになっており、あるディスク ドライブ11に障害が発生した場合は、障害が発生した ディスクドライブ11が属するディスクモジュール8内 のスペアディスクドライブ11-Sにアクセス先を自動 的に切り替えて動作を続ける。また、この場合、ディス ジュール8との間を接続する主ループ6と各ディスクモ 40 クアダブタ3は保守用バス13を通じてバイパススイッ チ制御手段14に指示を出し、障害ディスクドライブを 自動的にファイバチャネルループ(副ループ7)から切 り離す。

> 【0024】なお、各ディスクドライブ11は必ずしも 磁気ディスクドライブである必要はなく、光ディスクド ライブ等の任意の回転形記憶装置で構成しても良い。

> 【0025】図2は、本実施の形態のディスクアレイ装 置において用いられるバイパススイッチの構成の一例を 示した概念図である。

【0026】本実施の形態のパイパススイッチ16(第

8 適用しても良いことは言うまでもない。

1種バイパススイッチ9および第2種バイパススイッチ 10の各々)は、バイパススイッチ制御バス15とのバ スI/F17とモード設定レジスタ18、セレクター回 路19、ドライバ回路20、ポート0入力21、ポート 0出力22、ポート1入力23、ポート1出力24、お よびこれらを接続する種々の信号線よりなる。通常使用 時、モード設定レジスタ18はスルー側にセットされて いてセレクター回路19は0側を選択するようになって いる。このため、ポート0入力21はポート1出力24 に接続され、ポート1入力23はポート0出力22に接 10 ィスクアレイ装置の動作に影響しないように済ますこと 続されバイパススイッチ16はスルー状態 (スルーモー ド)になる。

【0027】一方、バイパスモードに切り替える場合に はバイパススイッチ制御バス15経由でバイパスモード に切り替える指示を行う。バスI/F17は上記の指示 を受け、モード設定レジスタ18をバイパスモードにセ ットする。モード設定レジスタ18がバイパスモードに セットされると、セレクター回路19は1側を選択する ようになり、ポート0入力21に入った信号がそのまま ポート0出力22に出力されるようになり、バイパスス 20 イッチ16はバイパス状態 (バイパスモード) となる。

【0028】図3は、本実施の形態のディスクアレイ装 置にてRAIDシステムを構築する場合のディスクアレ イにおけるECCグループの設定の仕方の一実施の形態 である。本実施の形態ではディスクドライブ部は一例と して9台のディスクドライブ11を1つの筐体に収めた 5つのディスクモジュール8(25、26、27、2 8、33) より構成される。ただしディスクモジュール 33はスペアディスクモジュールであり通常時は使用さ れない。

【0029】また、個々のディスクモジュール25、2 6、27、28、およびスペアのディスクモジュール3 3の各々にはスペアディスク32 (DISKOS~DI SK3S)が1台ずつ存在する。このスペアディスク3 2は通常は使用されない。

【0030】本実施の形態では、ホストCPUからの書 き込みデータは3分割され3つのディスクドライブ11 に分散して書き込まれる。そしてこの書き込みデータの プロック3つからなるデータプロック29と、この3つ のデータブロック29から演算したパリティデータブロ ック30の、計4ブロックがECCグループ31を構成 する。

【0031】なお、本実施の形態にて例示される上述の 図3のRAID方式は、簡単のため、パリティブロック が特定のディスクモジュールに配置されるRAIDレベ ル4の場合が例示されているが、これに限らず、RAI Dレベル1(ミラード・ディスク)、RAIDレベル2 およびレベル3(ビット単位でのデータ分散/インター リープ)、RAIDレベル5(パリティデータをデータ ブロックと混在させて任意ディスクに格納)のいずれに 50 クモジュールに障害が発生した場合のリカバリ動作を示

【0032】上記のRAID方式により分割されたデー タを収めるECCグループ31は、ディスクモジュール 25~28の各々からディスクドライブ11を1つ選ぶ ように設定される。このようにECCグループ31を設 定することにより、ディスクモジュール25~28の一 つが動作不能になった場合でも、残りのディスクモジュ ール内のディスクドライブ11から読み出せるデータか

ら必要な残りのデータを再生することが可能であり、デ ができる。なお、欠損データをパリティおよび残りのデ ータから復元する方法は、RAIDの基本方式であるの でここでは説明しない。

【0033】同様に、ディスクアレイ装置の動作に影響 すること無しに、ある一つのディスクモジュール25~ 28 (およびスペアのディスクモジュール33)を第1 種パイパススイッチ9 (34, 35) により主ループ6 から切り離すことが可能であり、ディスクモジュール単 位の増減設が可能となる。

【0034】図4は、本実施の形態のディスクアレイ装 置において、ディスクドライブ障害発生時に、ディスク アダプタ3が管理しているディスクドライブ11のEC Cグループ31への割当て情報テーブルがどのように変 化するかの一例を表している。

【0035】以下、図3、図4を使用して1台のディス クドライブに障害が発生した場合のリカバリ動作を示 す。本実施の形態では初めDISK10が、ECC G r Oのデータストライプ1 (図4のD1) に割り当てら れている。今このディスクドライブ(DISK10)に 30 障害が起こったとすると、これを検出したディスクアダ プタ3は、直ちにディスクドライブのECCグループ3 1への割当て情報テーブルを書き換え、障害ディスクが あった部分に同一ディスクモジュール26内のスペアデ ィスク(DISK1S)を割り当てる。そして以後、デ ィスクアダプタ3は、ECC GrOのデータストライ プ1 (図のD1) のディスクドライブとしてスペアディ スク(DISK1S)を使用するようになり動作を続け る。

【0036】なおディスクアダプタ3は、バイパススイ 40 ッチ制御手段14に指示を出し、障害ディスクドライブ (この例ではDISK10)に対応した第2種バイパス スイッチ10をバイパスモードに切り換えて、副ループ 7より切り離す。

【0037】図5は、本実施の形態のディスクアレイ装 置におけるディスクモジュールの障害発生時に、ディス クアダプタ3が管理しているディスクドライブのECC グループ31への割当て情報テーブルが、どのように変 化をするかの一例を表している。

【0038】以下、図3、図5を使用して1台のディス

す。実施の形態では初めディスクモジュール26 (DI SKMODULE1)が、ECC Grのデータストラ イプ1 (図5のD1) に割り当てられている。今このデ ィスクモジュール26 (DISK MODULE1) に 障害が起こったとすると、これを検出したディスクアダ プタ3は、直ちにディスクドライブのECCグループ3 1への割当て情報テーブルを書き換え、ECC Grの データストライプ1(図5のD1)にスペアのディスク モジュール33を割り当てる。そして以後、ディスクア ダプタ3は、ECC Grのデータストライプ1 (図5) のD1) のディスクドライブとしてスペアのディスクモ ジュール33を使用するようになり動作を続ける。

【0039】なお、ディスクアダプタ3は、バイパスス イッチ制御手段14に指示を出し、障害ディスクモジュ ールに対応した第1種バイパススイッチ9をバイパスモ ードにして当該障害ディスクモジュール(この場合、デ ィスクモジュール26)を主ループ6より切り離す。

【0040】また、この切り離しに先立って、障害ディ スクモジュールを構成する複数のディスクドライブのう ち、健全なディスクドライブのデータを切換え先のスペ 20 アのディスクモジュール33内の対応するディスクドラ イブに複写することもできる。これにより、RAID技 術によるデータ復元は、障害のディスクドライブのデー タのみで済むので、リカバリ動作におけるディスクアダ プタ3の負荷を軽減できるとともにデータ復元の所要時 間を短縮できる。

【0041】なお、本実施の形態のディスクアレイ装置 におけるバイパススイッチ16 (第1種バイパススイッ チ9および第2種バイパススイッチ10)の構成として は、図2に例示したような、バイパススイッチ制御バス 15を使用して外部からモードの切換え制御を行う構成 に限らず、図6に例示されるように、ファイバチャネル ループFC-ALにおける制御 I / F そのそものを用い て、ディスクアダプタ3が切換え制御を実行可能な構成 としてもよい。

【0042】すなわち、図6に例示されるバイパススイ ッチ16A (第1種バイパススイッチ9および第2種バ イパススイッチ10)は、自前のFC-ALインタフェ ース17Aを備え、ディスクアダプタ3からは、個々の ループFC-AL(主ループ6、副ループ7)に接続さ れる入出力機器の一つとして認識される。そして、ファ イバチャネルループFC-ALによるコマンドインタフ ェースにて、ディスクアダプタ3が、バイパススイッチ 16Aにおけるバイパス/スルーの各モードの切換え制 御を行うことが可能になっている。

【0043】この図6の構成のパイパススイッチ16A を第1種バイパススイッチ9および第2種バイパススイ ッチ10として用いる場合には、制御インタフェースと して、バイパススイッチ制御バス15のような余分な構 50 得られる。

成は不要であり、より簡略な構成にて、すなわち低コス トにて、主ループ6、副ループ7におけるディスクモジ ュールや、ディスクドライブの選択的な切り離し/再接 続、等の制御を行うことが可能になる。

【0044】以上説明したように、本実施の形態のディ スクアレイ装置によれば、ディスクアレイ装置の運転中 に、主ループ6および副ループ7等のファイバチャネル ループFC-ALの動作に影響を与えることなく、任意 のディスクドライブ11あるいはディスクモジュール8 10 を選択的に停止したり、あるいは全体のファイバチャネ ルループFC-ALから選択的に切り離したり、再接続 してメンテナンスを行うことができる。この結果、たと えばRAIDシステムでの障害ディスクドライブやディ スクモジュールの交換を無停止状態で的確に行うことが できる、という効果が得られる。

【0045】また、任意のディスクドライブ11または ディスクモジュール8に障害が発生した場合でも、障害 のディスクドライブ11やディスクモジュール8を選択 的に切り離すことで、障害の影響を受けずに他の構成要 素は動作を継続できる、という効果が得られる。

【0046】また、バイパススイッチにFC-ALイン タフェース機能を持たせ、FC-ALの接続機器の一つ として認識させてバイパス/スルーモードを制御するこ とで、バイパススイッチの制御系を簡略化でき、ディス クアレイ装置の製造コストを削減することができる。

【0047】以上本発明者によってなされた発明を実施 の形態に基づき具体的に説明したが、本発明は前記実施 の形態に限定されるものではなく、その要旨を逸脱しな . い範囲で種々変更可能であることはいうまでもない。

【0048】たとえば、上述の実施の形態の説明では、 情報処理装置の一例として、周辺機器としてディスクド ライブ群を用いたディスクアレイ装置に適用した場合に ついて例示したが、ファイバチャネルループにて多数の 周辺機器を接続する一般の構成に広く適用することがで きる。

[0049]

【発明の効果】本発明のディスクアレイ装置によれば、 ファイバチャネルループを用いて多数のディスクドライ ブを接続するディスクアレイ装置において、ファイバチ ディスクドライブ11などと同様に、ファイバチャネル 40 ャネルループによる接続状態を維持しつつ、装置稼働中 に任意のディスクモジュールあるいはディスクドライブ の選択的な切り離しおよび再接続を行うことができる、 という効果が得られる。

> 【0050】また、本発明のディスクアレイ装置によれ ば、ファイバチャネルループを用いて多数のディスクド ライブを接続するディスクアレイ装置において、ファイ バチャネルループによる接続状態を維持しつつ、装置運 転中に任意のディスクドライブあるいはディスクモジュ ールの保守管理作業を行うことができる、という効果が

11

【0051】本発明のディスクアレイ装置によれば、ファイバチャネルループを用いて多数のディスクドライブを接続するディスクアレイ装置において、ディスクドライブ単位あるいはディスクモジュール単位でのファイバチャネルループへの接続を行うバイパススイッチの制御を簡単な構成にて実現できる、という効果が得られる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の情報処理装置の一実施の形態であるディスクアレイ装置の構成の一例を示す概念図である。

【図2】本発明の一実施の形態であるディスクアレイ装 置において用いられるバイパススイッチの構成の一例を 示した概念図である。

【図3】本発明の一実施の形態であるディスクアレイ装置にてRAIDシステムを構築する場合のディスクアレイにおけるECCグループの設定の仕方の一例を示す概念図である。

【図4】本発明の一実施の形態であるディスクアレイ装置におけるディスクドライブレベルでの障害発生時のECCグループの割り当てテーブルの変遷例を示す説明図である。

【図5】本発明の一実施の形態であるディスクアレイ装置におけるディスクモジュールレベルでの障害発生時の ECCグループの割り当てテーブルの変遷例を示す説明 図である。

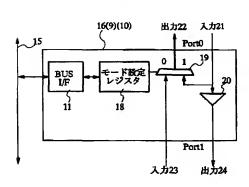
【図6】本発明の一実施の形態であるディスクアレイ装置において用いられるバイパススイッチの構成の変形例を示した概念図である。

【符号の説明】

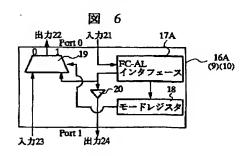
1…ホストアダプタ、2…キャッシュメモリ、3…ディ スクアダプタ (入出力制御装置)、4…データバス、5 …データバス、6…主ループ、7…副ループ、8…ディ スクモジュール (周辺機器グループ)、9…第1種バイ 10 パススイッチ、10…第2種バイパススイッチ、11… ディスクドライブ(周辺機器)、11-5…スペアディ スクドライブ、12…サービスプロセッサ、13…保守 用バス、14…バイパススイッチ制御手段、15…バイ パススイッチ制御バス、16…バイパススイッチ、16 A…パイパススイッチ、17…パスI/F、17A…F C-ALインタフェース、18…モード設定レジスタ、 19…セレクター回路、20…ドライバ回路、21…ポ ート0入力、22…ポート0出力、23…ポート1入 力、24…ポート1出力、25~28…ディスクモジュ 20 ール、29…データブロック、30…パリティデータブ ロック、31…ECCグループ、32…スペアディス ク、33…ディスクモジュール、FCーAL…ファイバ チャネルループ。

【図2】

図 2

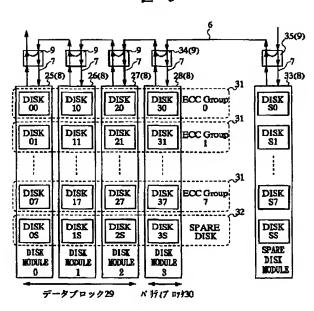


[図6]

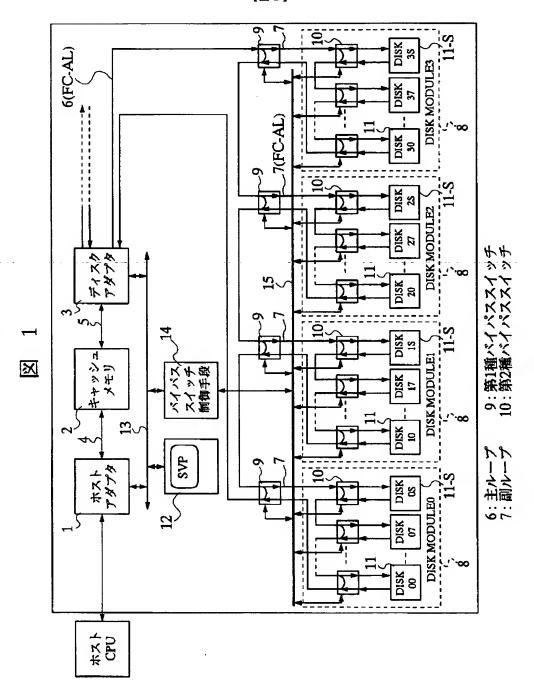


[図3]

図 3



【図1】



[図5] 【図4】 図 4 図 5 障害発生以前 障害竞生以前 Gr0 MODULE MODULE DISK No. MODULE DISK No. MODULE DISK No. MODULE DISK No. Gr0 Gr2 ディスクモジュール1 に障害発生後 ストライプ製別 D1 D2 MODULE G10 DISK No. Gr1 DISK No. MODULE DISK No. MODULE DISK No. MODULE DISK No.

フロントページの続き

F ターム(参考) 5B065 BA01 CA01 CA30

5D066 BA02 BA05

5K031 CB12 DA04 DA19 DB10 DB14

EB03 EB09 EC04

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication numb r:

2001-222385

(43)Date of publication of application: 17.08.2001

(51)Int.Cl.

G06F 12/16 G06F 13/00 G06F 13/10 G11B 19/02

(21)Application number: 2000-032873

(71)Applicant:

HITACHI LTD

(22)Date of filing:

10.02.2000

(72)Inventor:

NAGATA KOJI

M

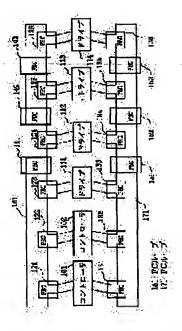
TAKAMOTO KENICHI

(54) STORAGE DEVICE AND INFORMATION PROCESSING SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To minimize lowering of performance and reliability when a fault is generated in a system with a loop-shaped communication means such as FC-AL.

SOLUTION: In the structure to connect plural controllers 101, 102 with plural drives 111 to 114 via plural FC loops 161, 171, the lowering of the performance and reliability when the fault is generated is minimized by continuing the use of the FC loops by partially separating a fault portion of the FC loops by providing PBCs 141 to 143 and PBCs 151 to 153 to short-circuit the FC loops 161, 171 halfway of their routes other than PBCs 121 to 126 and PBCs 131 to 136 to independently control bypasses of individual controllers 101, 102 and drives 111 to 114 to the FC loops 161, 171 and bypassing the FC loops at positions of the PBCs 141 to 143 and the PBCs 151 to 153.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the xaminer's decision of rejection or application converted r gistration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of r jection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Offic